# This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

# **BEST AVAILABLE IMAGES**

Defective images within this document are accurate representation of The original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

# IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problem Mailbox.



(11)Publication number:

11-004205

(43) Date of publication of application: 06.01.1999

(51)Int.CI.

H04J 3/00 H04J 3/16

HO4N 7/08 HO4N 7/081

(21)Application number: 09-171039

(71)Applicant : SONY CORP

(22)Date of filing:

11.06.1997

(72)Inventor: KUBOTA TATSUYA

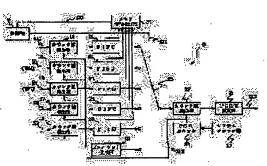
WAKATSUKI NORIO

## (54) TRANSMITTER AND TRANSMISSION METHOD

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To prevent the occurrence of overflow at the time of multiplexing stream data, by storing plural pieces of packet data, sequentially and time-divisionally switching/connecting a system to buffer memories by means of a switch means, time-divisionally multiplexing plural packet strings and selecting and switch-connecting the buffer memory.

SOLUTION: Transport streams by packet data S6-S9 transmitted from respective encoders and a control part 7 to a multiplex part and system data S10 are buffered in corresponding FIFO memories. At that time, a memory information detection part 35 detects the input rates of the transport streams, judges whether the sum of the input rates is larger than the prescribed output rate and transmits a result to the control part 7. The control part 7 controls the switch 26 so that it is not changed over to the FIFO memory 22 by the judged result and prevents the overflow of the FIFO memory.



#### **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

## (19)日本国特許庁(JP)

# (12) 公開特許公報(A)

# (11)特許出願公開番号

# 特開平11-4205

(43)公開日 平成11年(1999)1月6日

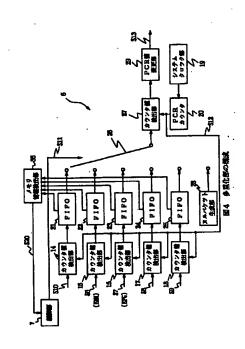
(51) Int.Cl.8		識別記号	FΙ				
H04J	3/00		H04J	3/00 M			
	3/16		9	3/16		A	
H 0 4 N	7/08		H04N	7/08		Z	
	7/081						
			審査請求	未蘭求	請求項の数3	FD	(全 10 頁)
(21)出願番号	•	<b>特顧平</b> 9-171039	(71) 出願人	000002185			
:				ソニー	朱式会社		•
(22)出顧日		平成9年(1997)6月11日		東京都品	品川区北品川 6	丁目7套	<b>\$35号</b>
			(72)発明者	盤田 湯	塵也		
		•		東京都。	岛川区北岛川 6	丁目7套	計35号ソニー
				株式会社	<b>上内</b>		
			(72)発明者	若槻 ;	典生		•
		•			島川区北島川 6	丁目74	第35号ソニー
		•		株式会			
			(74)代理人		田辺恵基		
		•	(,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,	)   ·			
				,			
							-

#### (54) 【発明の名称】 伝送装置及び伝送方法

#### (57)【要約】

【課題】伝送装置及び伝送方法に関し、ストリームデータ多重化の際のオーバーフローの発生を防止する。

【解決手段】複数のエンコーダから入力される複数のパケットデータを格納する複数のパツフアメモリと、パツフアメモリに切り換え接続するスイツチ手段を有し、当該スイツチ手段によつてバツフアメモリに順次時分割に切換え接続することによつて複数のパケツト列を時分割に多重化して出力する多重化手段と、パケツト列の入力レートに応じて切り換え接続するパツフアメモリを選択して切り換え接続するスイツチ制御手段とを備え、複数のパケツト列をバツフアリングする際、スイツチ制御手段によつて切り換え接続するバツフアメモリをパケツト列の入力レートに応じて選択して切換え接続して各パケットデータを多重化する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】複数のエンコーダから入力される複数のパケツトデータを格納する複数のバツフアメモリと、上記バツフアメモリに切り換え接続するスイツチ手段を有し、当該スイツチ手段によつて上記バツフアメモリに順次時分割に切換え接続することによつて上記複数のパケツト列を時分割に多重化して出力する多重化手段と、上記パケツト列の入力レートに応じて上記スイツチ手段によつて切り換え接続する上記バツフアメモリを選択して切り換え接続するスイツチ制御手段とを具えることを10特徴とする伝送装置。

1

【請求項2】上記スイツチ制御手段は、

上記入力レートが所定の基準レートに比して高いとき、 上記複数のバツフアメモリの内、優先順位の低い情報を バツフアリングする上記バツフアメモリを避けるように 上記スイツチ手段を切り換え制御することを特徴とする 請求項1に記載の伝送装置。

【請求項3】複数のエンコーダから入力される複数のパケットデータを入力系統ごとに対応した複数のパツフアメモリに格納し、

上記複数のバツフアメモリに格納された上記複数のパケットデータのうち、優先順位の低いパケットデータを避けて上記複数のパケットデータを選択的に抽出し、

上記抽出された上記パケツトデータを多重化して伝送することを特徴とする伝送方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【目次】以下の順序で本発明を説明する。

【0002】発明の属する技術分野

従来の技術(図8)

発明が解決しようとする課題

課題を解決するための手段

発明の実施の形態

- (1) 第1の実施の形態(図1~図5)
- (2) 第2の実施の形態(図6及び図7)
- (3)他の実施の形態

#### 発明の効果

[0003]

【発明の属する技術分野】本発明は伝送装置及び伝送方法に関し、例えばMPEG2方法を用いて番組データを 40 圧縮符号化及び多重化して伝送する伝送装置及び伝送方法に適用して好適なものである。

[0004]

【従来の技術】近年、テレビ放送等では、複数の番組データを高画質及び高音質でかつ限られた周波数帯域内で伝送するための技術が要求されている。このような要求を満たすものとして、番組データを圧縮符号化処理及び多重化処理して伝送する手法が考えられており、そのための規格として代表的なものにMPEG2(Moving Picture image coding Expert Group phase2 )方法があ

る。またMPEG2方法を用いたデイジタル放送システムの一つの形態としてDVB (Digital Video Broadcas ting) 方法が提案されており、現在規格化が進められている。

【0005】MPEG2方法による圧縮符号化により得られるパケツト列、及び多重化により得られるデータ列 (以下、これをトランスポートストリームと呼ぶ)は、 ISO/IEC13818-1によって以下に説明するように 定義されている。MPEG2方法による圧縮符号化で形成されるパケツトは、188[Byte]で1つのパケツトを形成するフオーマツト構造でなる。トランスポートストリームは、このようなパケツトを連続的に連ねたパケツト列を時分割に多重化することで1本のデータの流れ(ストリーム)に変換され、この状態で伝送するようになされている。このため、このようなデータの流れは、データを輸送する流れという意味でトランスポートストリームと呼ばれる。

【0006】 MPEG2方法によるトランスポートスト リームの1パケツト単位の基本構成は、4[Byte]のヘツ ダ部と144[Byte] のデータ部からなつている。ヘツダ部 にはPID (Packet IDentifier) と呼ばれるパケツト 識別子と、アダプテーシヨンフイールド制御と呼ばれる 2 [bit] の識別子とが設定、記録されている。またデー タ部にはペイロードと呼ばれるデータを記録する場合 と、アダプテーションフィールドと呼ばれる制御データ を記録する場合とがある。ペイロードとして記録される データは、画像データ及び音声データ等の番組データや システム情報である。またアダプテーションフイールド として記録されるデータは個別のエレメンタリーストリ 30 ームに関する動的な状態変化についての制御データであ り、例えばトランスポートストリームを復号する際に用 いられる時間基準情報等がある。ここでデータ部にペイ ロードが記録されているか、アダプテーションフイール ドが記録されているかは、アダプテーションフイールド 制御のビツトの値によって判別することができるように なされている。

【0007】MPEG2ではペイロードに記録するシステム情報(以下、これをPSI (Program Specific Information)と呼ぶ)として、PAT (Program Associat ionTable)、PMT (Program Map Table)、CAT (Conditional Access Table)、NIT (Network Information Table)等が定義されている。PATはパケツト構造を管理するPSIの最上層に位置付けられており、例えば多重化処理によって複数の番組データを多重化したトランスポートストリームにおいて、各番組データをそれぞれ管理する各PMTがどこに記録されているかを示している。またPMTは1つの番組データについてPSIや画像データ又は音声データを記録したパケツトのPID値をそれぞれ示しており、これを参照することによって所望の情報が記録されたパケツトがどれであ

るかを知ることができる。またCATは有料番組等の暗 号化された番組データを解読する暗号解読情報が記録さ れたPIDを示している。 さらにNITはネツトワーク に関するデータを管理するようになされているが、現状 では具体的な内容は定義されていない。NITはDVB の規格であるETS300-468 により詳細に定義されてい

【0008】図8に示すように、例えばPID値が0x00 00であるパケツトにはPATを記録し、またPID値が 0x0001であるパケツトにはCATを記録するというよう 10 に、PSIや番組データはそれぞれ予め決められたPI D値のパケツトに記録するようになされている。トラン スポートストリームを受信した受信装置側では、PID の値に基づいて所望のデータを取り出すことができる。 すなわち、PID値が0x0000であるパケツトを取り出す ことでPATが得られ、PID値が0x0001であるパケツ トを取り出すことでCATを得られる。

【0009】トランスポートストリームを受信した受信 装置側で所望の番組を選択した場合、まず受信装置はト ランスポートストリームの先頭位置にあるPID値0x00 00のパケツトに記録されたPATを参照して、選択した 番組のデータを管理するPMTが記録されたパケツトの PID値を検出する。PATに記録された情報から所望 の番組に関する各データを管理する PMTのPID値を 見つけた場合、次に受信装置は当該PID値で示される パケツトを見つけ出す。 続いて受信装置は見つけ出した PMTからPSIや画像データ及び音声データ等を記録 した各パケツトのPID値を得る。こうして受信装置側 ではPID値及びそれを管理するPAT、PMT等に基 づいて、複数の番組が多重化されているトランスポート ストリームから所望の番組に関するデータを容易に見つ け出すことができる。

【0010】さらにこのようなトランスポートストリー ムには、アダプテーション・フイールド内にPCR(Pr ogram Clock Reference )と呼ばれる時間基準情報が記 録されている。 PCRは全てのパケツトに記録されてい る訳では無く所定のパケツト内に限り記録されており、 PMTによって指定されているPID値を参照すること によって当該PCRが記録されたパケツトを判別するこ とができる。MPEG2方法を用いたデイジタル放送シ ステム等ではPCRによって時間基準情報を伝送するこ とにより、送信側と受信側との同期を実現すると共に復 号処理に用いるクロツクを所望の時点で容易に変更する ことが可能となつている。

【0011】PCRは全42(bit) で構成されており、下 位9 [bit] のプログラム・クロツク・リフアレンス・エ クステンシヨンの部分と上位33(bit) のプログラム・ク ロック・リフアレンス・ベースの部分とからなつてい る。PCRでは下位9 (bit) で0~299 までをカウント し、299 から0にカウントされる際のキヤリーによつて 50

上位33[bit] を1加算する。ここでMPEG2によるシ ステムクロツクは27(MHz) のクロツク信号でなる。この ため42(bit) でなるPCRは、システムクロツクのタイ ミングでカウントすることにより、24時間をカウント することができる。したがつて、PCRはシステムクロ ツクでカウントされるカウント値であると言える。

【0012】すなわち伝送装置はシステムクロツクによ つてカウントされるPCR値をトランスポートストリー ム内の所定のパケツトに記録する。このトランスポート ストリームは所定の伝送路を介して受信装置に送信され る。受信装置は、受信したトランスポートストリームか らPCRが記録されたパケツトを取り出して、そのパケ ツトが到着した時間がパケツト内に記録されているPC Rの値と同じ値になるようにシステムクロツクをPLL (Phase Locked Loop ) によりロツクする。この際、伝 送路による遅延が一定であるのならば、受信装置側では 伝送装置側のシステムクロツクと同じ周波数によるシス テムクロツクを得ることができる。これにより受信装置 側では、システムクロツクを伝送装置側のシステムクロ ツクに同期させることができる。

【0013】このように伝送装置側でシステムクロツク から生成されるPCRをトランスポートストリーム内に 記録し、トランスポートストリームを受信した受信装置 側で当該PCRに基づいてシステムクロツクのタイミン グを制御することにより伝送装置側と受信装置側とを同 期させることができ、また所望の時点でシステムクロツ クのタイミングを変更することができる。

#### [0014]

【発明が解決しようとする課題】ところで、このような MPEG2による符号化圧縮方法を用いて番組データを 符号化及び多重化する場合、入力されるストリームデー タの情報量が多重化の処理能力を越えると、入力バツフ アからストリームデータが溢れ(オーバーフロー)、こ の結果パケツトが欠落するということが起きていた。こ のためこの欠落したパケツトが映像等のパケツトであつ た場合には、復号器側において画像の乱れ等が発生する 問題があつた。 さらに統計多重を行うシステムにおいて は、入力ストリームデータの入力レートがダイナミツク に変化するので、上述したような画像の乱れ等の問題が 更に一層おこりやすくなるという問題がある。

【0015】本発明は以上の点を考慮してなされたもの で、ストリームデータ多重化の際にオーバーフローが発 生することを防止し得る伝送装置及び伝送方法を提案し ようとするものである。

#### [0016]

【課題を解決するための手段】かかる課題を解決するた め本発明においては、複数のエンコーダから入力される 複数のパケツトデータを格納する複数のパツフアメモリ と、バツフアメモリに切り換え接続するスイツチ手段を 有し、当該スイツチ手段によつてバツフアメモリに順次 10

時分割に切換え接続することによって複数のパケツト列を時分割に多重化して出力する多重化手段と、パケツト列の入力レートに応じてスイツチ手段によって切り換え接続するバツフアメモリを選択して切り換え接続するスイツチ制御手段とを備える。これにより複数のエンコーダから入力される複数のパケツト列をバツフアリングする際、スイツチ制御手段によって切り換え接続するバツフアメモリをパケツト列の入力レートに応じて選択して切換え接続して各パケツトデータを多重化して、重要度の高いパケツトの欠落を防止することができる。

# [0017]

【発明の実施の形態】以下図面について、本発明の一実 施の形態を詳述する。

#### 【0018】(1)第1の実施の形態

図1において、1は全体として伝送装置を示し、各チヤンネル毎に入力される番組データS1~S4を各々エンコーダ2~5に与える。各エンコーダ2~5は入力された番組データS1~S4を画像データ及び音声データに分割して符号化する。但し、エンコーダ2~5は全て同じ構成を有するので、ここでは以下、エンコーダ2につ 20いて説明する。

【0019】図2に示すように、エンコーダ2は入力される番組データS1をスイツチ10に与える。スイツチ10はビデオエンコーダ11又はオーデイオエンコーダ12との接続を選択的に切り換えることによつて、入力された番組データS1を画像データと音声データとに分離して画像データをビデオエンコーダ11に、また音声データをオーデイオエンコーダ12に供給する。ビデオエンコーダ11及びオーデイオエンコーダ12は制御部7(図1)と接続されており、画像データ又は音声データでなる番組データS1を符号化してパケツト化データを生成すると共に、制御部7から与えられるPID情報信号S5によつてパケツト化データにPID値を割り当てて付加する。

【0020】具体的にはパケツト化データのフオーマツト内の所定位置に記録する。ビデオエンコーダ11及びオーデイオエンコーダ12は、生成したパケツト化データをスイツチ13に送出する。スイツチ13はビデオエンコーダ11又はオーデイオエンコーダ12との接続を選択的に切り換えることによって、画像データを符号化して得られたパケツト化データと、音声データを符号化して得られたパケツト化データとを多重化してパケツト化データS6として多重化部6(図1)に送出する。

【0021】図3に示すように、制御部7はCPU30からPID情報信号S5を各エンコーダ2~5(図1)に供給して各パケツト化データS6~S9にPID値を割り当てる。またCPU30はPID情報信号S5をシステムデータ生成部31にも供給している。システムデータ生成部31は、このPID情報信号S5に基づいて各PID値のパケツト化データに応じたシステムデータ 50

S10を生成し、多重化部6に供給している。また制御部7はCPU30から、予め設定される多重化部6からのデータ伝送容量に応じて制御信号S11を送出することにより多重化部6による各パケツト化データS6~S9及びシステムデータによるパケツト化データS10の多重化順序を制御している。さらに制御部7は予め設定される多重化部6のデータ伝送容量及び多重化するパケット化データの数に応じて所定のオフセツト値を算出し、これを所定のパケツト化データ内に記録されているPCRの値を修正するために多重化部6に供給している。

【0022】図4に示すように、多重化部6は制御部7から与えられる制御信号S11によって多重化処理を制御されると共に、制御部7から供給されるSI(Service Information)又はPSI(Program Specific Information)等のプログラム仕様に関する情報でなるシステムデータS10をカウンタ値検出部14に出力する。またエンコーダ2から送出されるパケツト化データS6をカウンタ値検出部15に入力する。同様に、エンコーダ3から送出されるパケツト化データS7をカウンタ値検出部16に、エンコーダ4から送出されるパケツト化データS8をカウンタ値検出部17に、エンコーダ5から送出されるパケツト化データS9をカウンタ値検出部18に、各々入力する。ここで各カウンタ値検出部15~18は、多重化処理するために入力する各番組データのチャンネル毎に設けられている。

【0023】カウンタ値検出部14~18には、システ ムクロツク部19が生成するシステムクロツクに基づき PCRカウンタ20がカウントするカウント値データS 12が供給されている。カウンタ値検出部14~18 は、このカウント値データS12に基づいて、各パケツ ト化データS6~S9及びシステムデータS10が入力 された際のカウント値をそれぞれ検出する。カウンタ値 検出部 1 4 で検出されたカウント値はシステムデータ S 10と共にFIFOメモリ21に配憶される。同様に、 カウンタ値検出部15で検出されたカウント値はパケツ ト化データS6と共にFIFOメモリ22に、カウンタ 値検出部16で検出されたカウント値はパケツト化デー タS7と共にFIFOメモリ23に、カウンタ値検出部 17で検出されたカウント値はパケツト化データS8と 共にFIFOメモリ24に、カウンタ値検出部18で検 出されたカウント値はパケツト化データS9と共にFI FOメモリ25に、各々一対一の対応関係で記憶され

【0024】スイツチ26は制御信号S11によつて制御されており、各FIFOメモリ21~25の何方かとカウンタ値検出部27との接続を選択的に切り換える。ここで制御部7(図1)は多重化部6から送出されるデータの伝送容量に基づいて設定される所定回数以上、各パケツト化データS6~S10がそれぞれ連続して多重

10

化処理されないようにスイツチ26の切換え制御を行つている。各パケツト化データS6~S9及びシステムデータS10は、このような切換え制御によって上述した対応するカウント値と共に読み出され、カウンタ値検出部27に送出される。ここでFIFOメモリ21~25に記憶されているデータが無い場合、スイツチ26はヌル(Null)パケツト生成部28に接続を切り換えて、データ部分が空白でなるヌルパケツトを読み出して多重化することで、出力するデータ容量を満たすようにしている。

【0025】メモリ情報検出部35は各チヤンネルから 各メモリに入力されるトランスポートストリームの入力 レートを検出し、さらにメモリ情報検出部35は各チヤ ンネルの入力レートを所定の出力レートとを比較する。 これによりメモリ情報検出部35は各チヤンネルの入力 レートの総和が所定の出力レートを上回わつている場 合、制御部6を介してFIFOメモリから出力されるパ ケツトの多重化の際にスイツチ26がFIFOメモリ2 2に接続しないように切り換え制御する。この場合、F IFOメモリ22にはEMM(Entitlement Management Message)パケツトが出力される。EMMパケツトの情報 は、視聴契約者の契約内容等の情報が含まれているもの で、更新される頻度が僅かであるため、仮に多重化の際 に欠落しても再生データに対する影響が少ないものであ る。この場合、エンコーダ2よりスイツチ26の切換え による接続がないFIFOメモリ22に送出されるトラ ンスポートストリームは、多重化されることなく捨てら れ、これにより例えばFIFOメモリ23に供給される パケツトのオーバーフローを防止するようになされてい

【0026】カウンタ値検出部27にはPCRカウンタ 20からカウント値データS12が供給されており、各 パケツト化データS6~S9及びシステムデータS10 がFIFOメモリ21~25から読み出されて到着した 時点でのカウント値を検出する。カウンタ値検出部27 はこうして得られたカウント値を、先に読み出された各 パケツト化データS6~S9及びシステムデータS10 とこれに対応するカウント値と共にPCR値変更部29 に供給する。PCR値変更部29は、こうして与えられ る各パケツト化データS6~S9又はシステムデータS 10に記録されているPCRを、カウンタ値検出部14 ~18で得られたカウント値及びカウンタ値検出部27 で得られたカウント値と、多重化部6から送出するデー タ伝送容量及び多重化処理の対象となるチャンネル数に 応じて制御部7が算出する所定のオフセツト値とに基づ いて変更する。具体的な変更内容に関しては後述する。 PCR値変更部29はPCR値を変更後、各パケツト化 データS6~S9及びシステムデータS10をトランス ポートストリームS13(図1)として変調器8に送出 する。

【0027】変調器8(図1)は所定の変調処理を施すことによつて、多重化部6(図1)から与えられたトランスポートストリームS13を搬送波S14に変換する。搬送波S14は変調器8から送出された後、アンテナ9(図1)を介して送信される。図5に示すように、伝送装置1より送信される搬送波S14は受信装置32により受信され、アンテナ33を介して受信した搬送波S14を復調器34に出力される。復調器34は搬送波S14を復調して、トランスポートストリームS13に復元する。こうして得られたトランスポートストリームS13にずコーダ35に供給され、選択された所望の番組データS1~S4の何方かが復号されて出力される。

【0028】以上の構成において、各エンコーダ2~5及び制御部7より多重化部6に送出されてくるパケツト化データS6~S9及びシステムデータS10によるトランスポートストリームはそれぞれ対応するFIFOメモリによつてバツフアリングされる。このときメモリ情報検出部35は各エンコーダ2~5及び制御部7からFIFOメモリ21~25に送出されるトランスポートストリームの入力レートを各FIFOメモリ21~25に記憶されるカウント値に基づいて検出し、各FIFOメモリ21~25に対する入力レートの和が所定の出力レートに比して大きいか否かを判定する。そしてこのメモリ情報検出部35における入力レートに対する判定結果S20は制御部7に送出される。

【0029】制御部7は、この判定結果S20に従って FIFOメモリ21~25に対する入力レートの和が所 定の出力レートに比して大きくなると、スイツチ26を FIFOメモリ22に切り換え接続しないように制御す る。この際、選択されなかつたFIFOメモリ22のパ ケツト化データS6は多重化されることなく捨てられ

【0030】これによりFIFOメモリ22からのパケット化データS6がスイツチ26に出力されなくなつた分、多重化するパケツトの全体のデータ量を減少させることができ、多重化の際に画像データ及び音声データをパツフアリングする各FIFOメモリ21、23~25のオーバーフローを未然に防止することができる。かくして入力されるトランスポートストリームのレートが所定の出力レートを越えた場合においても、パケツトの多重化の際の画像データ及び音声データの欠落を防止して再生時に画像の乱れや音声の途絶え等の不具合が発生するのを防止し得る。

【0031】多重化されたパケツト化データS6~S9 及びシステムデータS10は、トランスポートストリームS13として変調器8に送出され、所定の変調処理により搬送波S14に変換されアンテナ9を介して送信される。さらにこのようにして送信された搬送波S14は、受信装置32によりアンテナ33を介して受信されると、復調器34によつてトランスポートストリームS

40

'1 3に復調されてデコーダ3 5により復号されて出力される。

【0032】以上の構成によれば、メモリに対する入力パケットの入力レートが所定の出力レートに対して超過した場合、映像データ及び音声データとは関係のないEMMパケットを欠落させてメモリのオーバーフローを未然に防止し得る。このようにEMMパケットを欠落させることによって、映像データ及び音声データのパケットデータを欠落なく多重化してトランスポートストリームを復号することができる。かくして統計多重等によってパケットの入力レートが超過した場合においても映像及び音声の再生時にパケット情報の欠落による影響を最小限に抑えることができ、再生時のノイズ発生に伴う再生画像の乱れや音声の途絶えを未然に防止することができる。

## 【0033】(2)第2の実施の形態

図6において、メモリ情報検出部40は各FIFOメモリ21~25に入力される各チャンネルのトランスポートストリームの入力レートを検出して、各チャンネルの入力レートを所定の出力レートとを比較すると共に、パ 20ケット化データの優先順位に応じてパケットの多重化を制御部7によって制御する点が第1の実施の形態と異なる。

【0034】すなわち制御部7は、以下に説明する多重化部の制御手順に従って多重化部6のスイツチ26を切換え制御する。図7に示すように、制御部7はステツプSP0で多重化部の制御手順を開始する。制御部7は、まずステツプSP1において、メモリ情報検出部40を通じて各FIFOメモリ21~25に対する各エンコーダ2~5及び制御部7からのパケツト化データS6~S9及びシステムデータS10によるトランスポートストリームの入力レートを調べる。この場合、各FIFOメモリ21~25の入力レートはメモリ情報検出部40において各FIFOメモリ21~25に記憶されるカウント値に基づいて算出される。

【0035】次に制御部7は、ステツプSP2において各FIFOメモリ21~25についてトランスポートストリームの入力レートが各FIFOメモリ21~25から出力されるトランスポートストリームの所定の出力レートを越えたFIFOメモリがあるか否かをメモリ情報検出部40から送出される判定結果S21に基づいて判定する。

【0036】ここでいずれかのFIFOメモリ21~25の入力レートが所定の出力レートを越えている場合、制御部7の処理はステツプSP3に移り、予め設定しておいた切り換え先の優先順位に従つてEMMのパケツトを捨てるようにスイツチ26の切り換えを制御する。これによりFIFOメモリ220他のFIFOメモリ21、23~25に入力されるパケツト化データS5~S9及びS10のオーバーフローを防止することができ

る。またステツプSP2でいずれのFIFOメモリ21~25の入力レートも所定の出力レートを越えていないと判断された場合、制御部7は多重化部の制御手順を終了させる。

【0037】さらに制御部7は、次のステツプSP4において、各FIFOメモリ21~25に対する各エンコーダ2~5及び制御部7からのトランスポートストリームの入力レートを調べ、他にもFIFOメモリ21~25に対するトランスポートストリームの入力レートが所定の出力レートを越えたFIFOメモリがあるか否かを判定する。

【0038】ここで所定のNチヤンネル以上のFIFO メモリ21~25において、入力レートが所定の出力レートを越えている場合、処理はステツプSP5に移り、EPG(Electronic Programme Guide)のパケツトを捨てる制御を実行する。またいずれのFIFOメモリ21~25の入力レートも所定の出力レートを越えていない場合、制御部7による多重化部の制御手順は終了する。このようにデータを多重化するときに画像又は音声の再生に際して影響のないデータを影響の低さに応じて優先順位によって欠落させるようにしたことにより、画像又は音声の再生に影響するデータの欠落を防止することができる。

【0039】以上の構成において、各エンコーダ2~5及び制御部7より多重化部6に送出されてくるパケツト化データS6~S9及びシステムデータS10によるトランスポートストリームはそれぞれ対応するFIFOメモリによつてバツフアリングされる。このときメモリ情報検出部40は各エンコーダ2~5及び制御部7からFIFOメモリ21~25に送出されるトランスポートストリームの入力レートを各FIFOメモリ21~25に記憶されるカウント値に基づいて検出し、入力レートの所定の出力レートに対して比較した判定結果S21を制御部7に送出する。

【0040】ここで、各エンコーダ2~5及び制御部7からFIFOメモリ21~25に送出されるトランスポートストリームの入力レートが所定の出力レートを越えると制御部7によつて予め設定しておいた切り換え先の優先順位に従つてEMMのパケツトを捨てるようにスイツチ26の切り換えを制御する。これによりFIFOメモリ22の他のFIFOメモリに入力されるパケツト化データS5~S9及びS10のオーバーフローを防止することができる。

【0041】さらにEMMパケットを捨てる処理の後、 Nチヤンネル以上のFIFOメモリ21~25でトランスポートストリームの入力レートが所定の出力レートを 越えている場合には、EPGパケットを捨てるように制 御する。このようにデータを多重化するときに画像又は 音声の再生に際した影響度に応じて予め設定しておく欠 落の優先順位に応じて、入力レートの超過時に優先順位 の低いパケツトデータを欠落させるようにしたことによ り、画像又は音声の再生に影響するパケツトデータの欠 落を防止することができる。かくして統計多重等によつ て入力レートが増加したときに、FIFOメモリのオー バーフローによるデータ再生時のノイズ等の発生、すな わち再生画像の乱れや音声の途絶えを未然に防止するこ とができる。

【0042】以上の構成によれば、FIFOメモリ21 ~25に入力されるトランスポートストリームの入力レ ートが超過した場合においても映像データ及び音声デー 10 タとは関係のないEMM又はEPG等のパケツトデータ をデータ再生時の重要度に基づいて予め設定しておいた 優先順位に基づいて欠落させるようにしたことにより、 映像及び音声の再生に影響を与えることなくトランスポ ートストリームを復号することができる。かくして上述 の第1の実施の形態と同様の効果を得ることができる。

【0043】(2)第2の実施の形態

なお上述の実施の形態においては、EMMパケツトが所 定のFIFOメモリ21~25に送出される場合につい て述べたが、本発明はこれに限らず、例えば、複数の放 20 送局の番組が1つのチャンネルに多重化されたときに優 先度の低い種類のデータが散在するような場合において も、メモリ情報検出部によって、多重化器6内の各FI FOメモリ21~25にパツフアリングされるトランス ポートストリームのPIDを検出することによつて出力 されるパケツトの種類を判別するようにして、いずれか のFIFOメモリ21~25の入力レートが過大のとき には各チヤンネルの内、予め設定しておく欠落データの 優先順位に基づいて画像又は音声の再生時に影響度の低 いEMMデータを出力しているチヤンネルを出力データ の検出結果に基づいて選択して、当該チヤンネルよりパ ケツトデータを欠落させるようにすることができる。か くして優先度の低い種類のデータが散在するような場合 においても、FIFOメモリ21~25に対するパケツ トデータの過大入力時において、優先順位の低いパケツ トを欠落させてFIFOメモリ21~25のオーバーフ ローを未然に防止し得る。

## 【0044】(3)他の実施の形態

なお上述の第1実施の形態においては、4本の番組デー タS1~S4を多重化して形成したトランスポートスト リームS13を送出する場合について述べたが、本発明 はこれに限らず、例えば10本の番組データを多重化し てトランスポートストリームを形成する伝送装置に用い てもよい。すなわち本発明によれば番組データの数に係 わらず、実施の形態と同様の効果を得ることができる。 【0045】また上述の第1及び第2実施の形態におい ては、複数の番組データを多重化することにより形成し たトランスポートストリームS13又はS19に、変調 器8で所定の変調処理を施して搬送波S14に変換して アンテナ9から送信する伝送装置1又は50の場合につ いて述べたが、本発明はこれに限らず、例えばケーブル 等の伝送路を介して受信装置側に送信するようにしても よい。また変調器によつて所定の変調処理を施す場合、

変調により得られる搬送波は衛星波又は地上波のどちら でもよい。さらに本発明による実施の形態の効果は変調 方式に係わらない。

#### [0046]

【発明の効果】上述のように本発明によれば、複数のエ ンコーダから入力される複数のパケツト列をバツフアリ ングする際、スイツチ制御手段によつて切り換え接続す るバツフアメモリをパケツト列の入力レートに応じて選 択して切換え接続して各パケツトデータを多重化するよ うにしたことにより、重要度の高いパケツトの欠落を防 止することができ、かくしてパケツトデータ過入力時の 再生時の画像の乱れや音声の途絶えを防止することがで きる伝送装置及び伝送方法を実現し得る。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明による伝送装置の第1実施の形態を示す ブロツク図である。

【図2】エンコーダの内部構成を示すブロツク図であ る。

【図3】 制御部の内部構成を示すブロツク図である。

【図4】第1実施の形態による多重化部の内部構成を示 すプロツク図である。

【図5】受信装置の構成を示すブロツク図である。

【図6】第2の実施の形態による多重化部を示すブロツ ク図である。

【図7】多重化部の切換え制御手順を示すフローチヤー

【図8】各パケツトに記録されるデータの種別表す略線 図である。

#### 【符号の説明】

1 ……伝送装置、2~5……エンコーダ、6……多重化 部、7……制御部、8……変調器、9……アンテナ、2 6……スイツチ、21~25、59……FIFOメモ リ、28……Nullパケット生成部、29……PCR 値変更部、30……CPU。

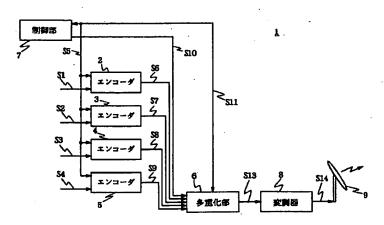


図1 第1の実施の形態による伝送装置

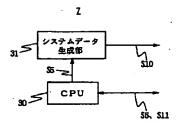
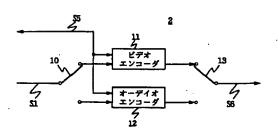


図3 御御部の内部構成

【図2】



国2 エンコーダの内部構成

【図5】

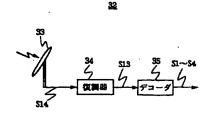


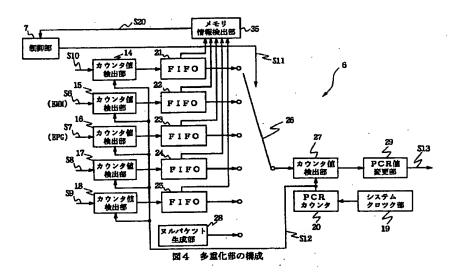
図5 受信装置の構成

【図8】

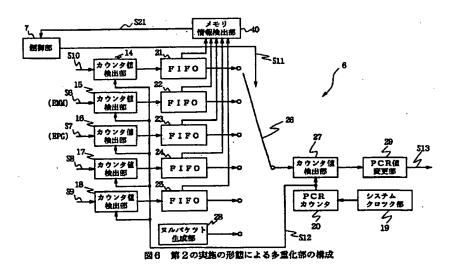
PID键	パケツト内に記録される情報		
0=0000	PAT		
0×0001	CAT		
0x0002~0x000F	Reserved		
0×0010	NIT, ST		
· 0×0011	SDT, BAT, ST		
0×0012	BIT, ST		
0×0013	RST, ST		
0x0014	TDT		
0x0015~0x001F	Reserved		
0=0020~0=1FFB	PMT、ビデオ/オーテイオ等のストリーム		
0×1PPP	Null Packet		

図8 PID値とパケット内の情報との対応

【図4】



【図6】



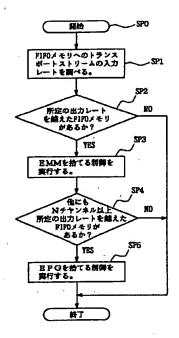


図7 多重化部の切換え制御手順